

# Les arbres binaires équilibrés dans le treillis de Tamari

Samuele Giraudo

Université de Marne-la-Vallée

Séminaire de combinatoire du LIAFA  
29 septembre 2011

# Plan

## Contexte et motivations

Les arbres équilibrés

Le treillis de Tamari

Objectifs

## Les intervalles d'arbres équilibrés

Clôture par intervalle

Forme des intervalles

## Grammaires synchrones et dénombrement

Dénombrement des arbres équilibrés maximaux

Dénombrement des intervalles d'arbres équilibrés

# Plan

## Contexte et motivations

Les arbres équilibrés

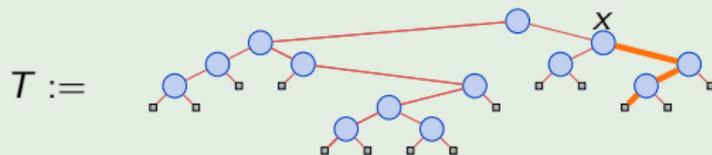
Le treillis de Tamari

Objectifs

# Hauteur d'un arbre et mesure de déséquilibre

- ▶ La **hauteur d'un nœud**  $x$  d'un arbre  $T$  est la longueur  $ht_T(x)$  du plus long chemin qui connecte  $x$  à une feuille.

## Exemple



$$ht_T(x) = 3$$





# Les arbres équilibrés

## Définition

Un arbre  $T$  est *équilibré* si pour tout nœud  $x$  de  $T$ ,  $d_T(x) \in \{-1, 0, 1\}$ .

# Les arbres équilibrés

## Définition

Un arbre  $T$  est *équilibré* si pour tout nœud  $x$  de  $T$ ,  $d_T(x) \in \{-1, 0, 1\}$ .

► Premiers éléments :

► taille 0 : .,

► taille 1 : ○.,

► taille 2 : ○○., ○.○.,

► taille 3 : ○○○., ○○○.,

► taille 4 : ○○○○., ○○○○., ○○○○., ○○○○.,

► taille 5 : ○○○○○., ○○○○○., ○○○○○., ○○○○○., ○○○○○., ○○○○○.,

► taille 6 : ○○○○○○., ○○○○○○., ○○○○○○., ○○○○○○., ○○○○○○., ○○○○○○.,

► Premiers cardinaux :

1, 1, 2, 1, 4, 6, 4, 17, 32, 44, 60, 70, 184, 476, 872, 1553 .

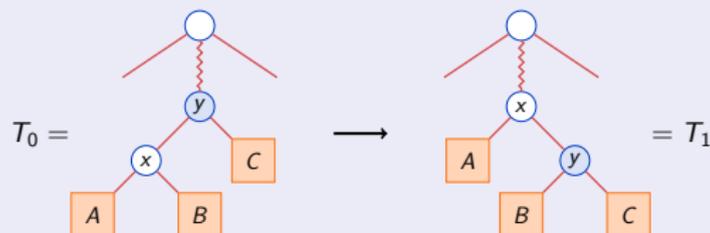
► Leur série génératrice est  $E(x) := F(x, 0)$  où  $F(x, y)$  vérifie

$$F(x, y) = x + F(x^2 + 2xy, x).$$

# L'opération de rotation

## Définition

La **rotation en  $y$**  dans un arbre  $T_0$  consiste à lui appliquer la transformation locale suivante :

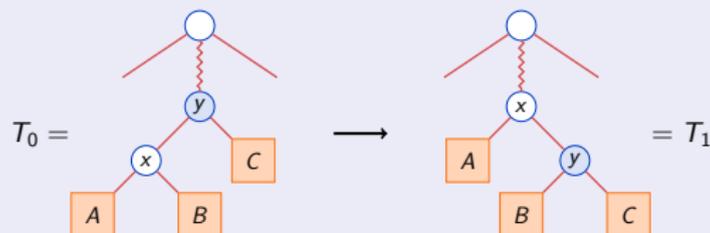


On note  $T_0 \prec T_1$  si  $T_1$  peut être obtenu à partir de  $T_0$  par une rotation.

# L'opération de rotation

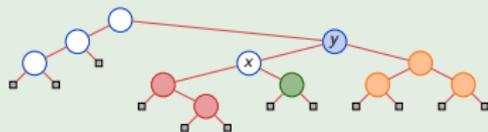
## Définition

La **rotation en y** dans un arbre  $T_0$  consiste à lui appliquer la transformation locale suivante :



On note  $T_0 \prec T_1$  si  $T_1$  peut être obtenu à partir de  $T_0$  par une rotation.

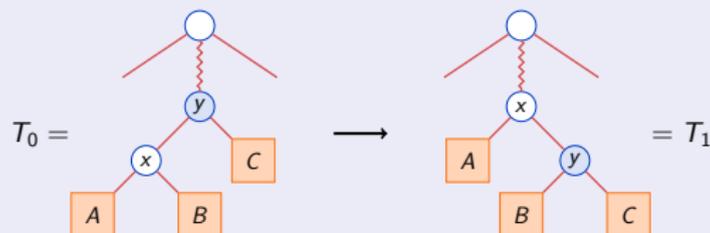
## Exemple



# L'opération de rotation

## Définition

La **rotation en y** dans un arbre  $T_0$  consiste à lui appliquer la transformation locale suivante :



On note  $T_0 \prec T_1$  si  $T_1$  peut être obtenu à partir de  $T_0$  par une rotation.

## Exemple



# L'algorithmique des arbres équilibrés

- ▶ Les arbres équilibrés sont utilisés en tant que structures de données pour représenter des ensembles et des multi-ensembles totalement ordonnés [[Adelson-Velsky, Landis, 1962](#)].

# L'algorithmique des arbres équilibrés

- ▶ Les arbres équilibrés sont utilisés en tant que structures de données pour représenter des ensembles et des multi-ensembles totalement ordonnés [Adelson-Velsky, Landis, 1962].
- ▶ L'ajout et la suppression d'éléments dans un arbre équilibré  $T$  sont logarithmiques en temps par rapport au nombre de nœuds de  $T$ .

# L'algorithmique des arbres équilibrés

- ▶ Les arbres équilibrés sont utilisés en tant que structures de données pour représenter des ensembles et des multi-ensembles totalement ordonnés [Adelson-Velsky, Landis, 1962].
- ▶ L'ajout et la suppression d'éléments dans un arbre équilibré  $T$  sont logarithmiques en temps par rapport au nombre de nœuds de  $T$ .
- ▶ Les ajouts et suppressions de nœuds peuvent déséquilibrer l'arbre. L'équilibre est maintenu en effectuant des rotations.

# L'algorithmique des arbres équilibrés

- ▶ Les arbres équilibrés sont utilisés en tant que structures de données pour représenter des ensembles et des multi-ensembles totalement ordonnés [Adelson-Velsky, Landis, 1962].
- ▶ L'ajout et la suppression d'éléments dans un arbre équilibré  $T$  sont logarithmiques en temps par rapport au nombre de nœuds de  $T$ .
- ▶ Les ajouts et suppressions de nœuds peuvent déséquilibrer l'arbre. L'équilibre est maintenu en effectuant des rotations.
- ▶ Aujourd'hui, ces algorithmes ne sont pas encore totalement analysés. En particulier, peu de choses sont connues sur leur comportement moyen.

# Plan

## Contexte et motivations

Les arbres équilibrés

**Le treillis de Tamari**

Objectifs

# Le treillis de Tamari

## Définition

L'*ordre de Tamari*  $\leq_T$  est la clôture réflexive et transitive de la relation  $\prec$ .

L'ordre de Tamari définit pour tout  $n \geq 0$  une structure de treillis sur les arbres de taille  $n$  [Huang, Tamari, 1972].

# Le treillis de Tamari

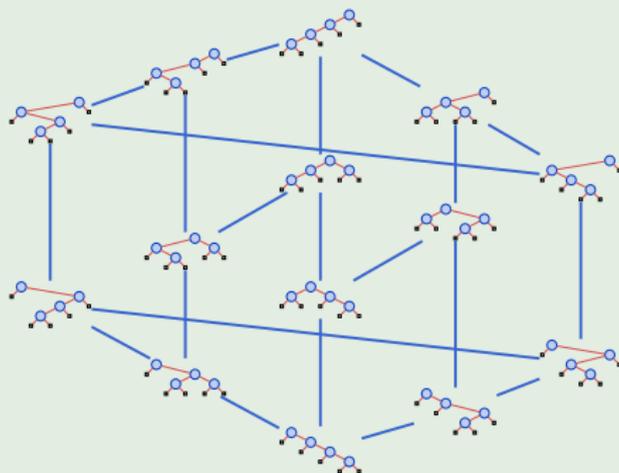
## Définition

L'ordre de Tamari  $\leq_T$  est la clôture réflexive et transitive de la relation  $\prec$ .

L'ordre de Tamari définit pour tout  $n \geq 0$  une structure de treillis sur les arbres de taille  $n$  [Huang, Tamari, 1972].

## Exemple

Diagramme de Hasse du treillis de Tamari d'ordre 4 :



# Plan

## Contexte et motivations

Les arbres équilibrés

Le treillis de Tamari

Objectifs

# Objectifs

## Question

Quel est le rôle joué par les arbres équilibrés dans le treillis de Tamari ?

# Objectifs

## Question

Quel est le rôle joué par les arbres équilibrés dans le treillis de Tamari ?

Motivations et objectifs à terme :

- ▶ meilleure compréhension de l'opération de rotation ;

# Objectifs

## Question

Quel est le rôle joué par les arbres équilibrés dans le treillis de Tamari ?

Motivations et objectifs à terme :

- ▶ meilleure compréhension de l'opération de rotation ;
- ▶ construction d'algèbres de Hopf basées sur les arbres équilibrés, sachant que le treillis de Tamari encode le produit de l'algèbre de Hopf des arbres **PBT** [Loday, Ronco, 1998], [Hivert, Novelli, Thibon, 2005] ;

# Objectifs

## Question

Quel est le rôle joué par les arbres équilibrés dans le treillis de Tamari ?

Motivations et objectifs à terme :

- ▶ meilleure compréhension de l'opération de rotation ;
- ▶ construction d'algèbres de Hopf basées sur les arbres équilibrés, sachant que le treillis de Tamari encode le produit de l'algèbre de Hopf des arbres **PBT** [Loday, Ronco, 1998], [Hivert, Novelli, Thibon, 2005] ;
- ▶ conception d'outils algébriques dans le but d'obtenir un nouveau point de vue pour l'analyse des algorithmes sur les arbres équilibrés.

# Plan

Les intervalles d'arbres équilibrés

Clôture par intervalle

Forme des intervalles

# Clôture par intervalle

## Définition

Soit  $(P, \leq)$  un poset. Un sous-ensemble  $Q \subseteq P$  est *clos par intervalle* si pour tous  $x, y \in Q$ , nous avons  $[x, y] \subseteq Q$ .

# Clôture par intervalle

## Définition

Soit  $(P, \leq)$  un poset. Un sous-ensemble  $Q \subseteq P$  est *clos par intervalle* si pour tous  $x, y \in Q$ , nous avons  $[x, y] \subseteq Q$ .

## Théorème

L'ensemble des arbres équilibrés de taille  $n$  est clos par intervalle dans le treillis de Tamari d'ordre  $n$ .

# Clôture par intervalle

## Définition

Soit  $(P, \leq)$  un poset. Un sous-ensemble  $Q \subseteq P$  est *clos par intervalle* si pour tous  $x, y \in Q$ , nous avons  $[x, y] \subseteq Q$ .

## Théorème

*L'ensemble des arbres équilibrés de taille  $n$  est clos par intervalle dans le treillis de Tamari d'ordre  $n$ .*

Une formulation équivalente : si  $T_1$  est un arbre déséquilibré obtenu en réalisant une rotation dans un arbre équilibré  $T_0$ , alors, il est impossible de rééquilibrer  $T_1$  en lui appliquant d'autres rotations.

## Idées de la démonstration

Soit  $T_1$  un arbre déséquilibré  
obtenu en réalisant une rotation  
dans un arbre équilibré  $T_0$ .





# Plan

## Les intervalles d'arbres équilibrés

Clôture par intervalle

Forme des intervalles

# Forme des intervalles

## Définition

L'*hypercube* de dimension  $k$  est le poset dont les éléments sont les sous-ensembles de  $\{e_1, \dots, e_k\}$  et l'ordre est l'inclusion ensembliste.

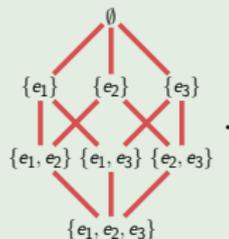
# Forme des intervalles

## Définition

L'*hypercube* de dimension  $k$  est le poset dont les éléments sont les sous-ensembles de  $\{e_1, \dots, e_k\}$  et l'ordre est l'inclusion ensembliste.

## Exemple

L'hypercube de dimension 3 :



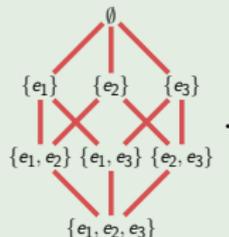
# Forme des intervalles

## Définition

L'*hypercube* de dimension  $k$  est le poset dont les éléments sont les sous-ensembles de  $\{e_1, \dots, e_k\}$  et l'ordre est l'inclusion ensembliste.

## Exemple

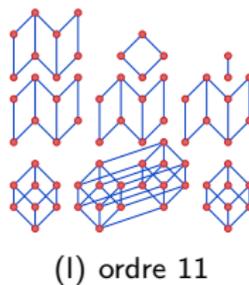
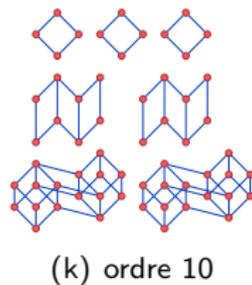
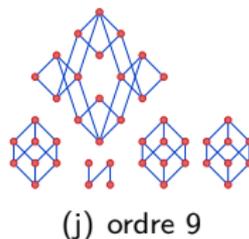
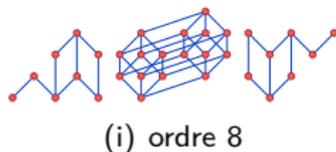
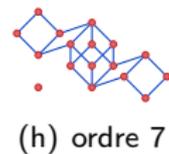
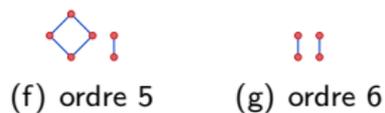
L'hypercube de dimension 3 :



## Théorème

Tout intervalle  $[T_0, T_1]$  d'arbres équilibrés dans le treillis de Tamari d'ordre  $n$  est isomorphe à l'hypercube de dimension  $k$  où  $k$  est le nombre de rotations nécessaires pour obtenir  $T_1$  à partir de  $T_0$ .

# La restriction de l'ordre de Tamari aux arbres équilibrés



## Idées de la démonstration

Soit  $I := [T_0, T_1]$  un intervalle d'arbres équilibrés. On montre successivement les points suivants.

## Idées de la démonstration

Soit  $I := [T_0, T_1]$  un intervalle d'arbres équilibrés. On montre successivement les points suivants.

1. Il existe un unique ensemble  $R$  qui contient les nœuds de  $T_0$  en lesquels une rotation doit être appliquée pour obtenir  $T_1$ .

## Idées de la démonstration

Soit  $I := [T_0, T_1]$  un intervalle d'arbres équilibrés. On montre successivement les points suivants.

1. Il existe un unique ensemble  $R$  qui contient les nœuds de  $T_0$  en lesquels une rotation doit être appliquée pour obtenir  $T_1$ .
2. Les rotations en les nœuds de  $R$  peuvent être réalisées dans n'importe quel ordre pour obtenir  $T_1$  à partir de  $T_0$ .

## Idées de la démonstration

Soit  $I := [T_0, T_1]$  un intervalle d'arbres équilibrés. On montre successivement les points suivants.

1. Il existe un unique ensemble  $R$  qui contient les nœuds de  $T_0$  en lesquels une rotation doit être appliquée pour obtenir  $T_1$ .
2. Les rotations en les nœuds de  $R$  peuvent être réalisées dans n'importe quel ordre pour obtenir  $T_1$  à partir de  $T_0$ .
3. Tout arbre  $T \in I$  peut s'encoder par un sous-ensemble  $\rho(T)$  de  $R$  où  $T$  est l'arbre que l'on obtient en réalisant des rotations en les nœuds de  $\rho(T)$  à partir de  $T_0$ .

## Idées de la démonstration

Soit  $I := [T_0, T_1]$  un intervalle d'arbres équilibrés. On montre successivement les points suivants.

1. Il existe un unique ensemble  $R$  qui contient les nœuds de  $T_0$  en lesquels une rotation doit être appliquée pour obtenir  $T_1$ .
2. Les rotations en les nœuds de  $R$  peuvent être réalisées dans n'importe quel ordre pour obtenir  $T_1$  à partir de  $T_0$ .
3. Tout arbre  $T \in I$  peut s'encoder par un sous-ensemble  $\rho(T)$  de  $R$  où  $T$  est l'arbre que l'on obtient en réalisant des rotations en les nœuds de  $\rho(T)$  à partir de  $T_0$ .
4. On conclut par le fait que pour tous  $T, T' \in I$ , on a  $T \leq_T T'$  si et seulement si  $\rho(T) \subseteq \rho(T')$ .

# Plan

## Grammaires synchrones et dénombrement

Dénombrement des arbres équilibrés maximaux

Dénombrement des intervalles d'arbres équilibrés

# Les arbres équilibrés maximaux

## Définition

Un arbre équilibré  $T$  est *maximal* si tout arbre  $T'$  différent de  $T$  qui vérifie  $T \leq_T T'$  est déséquilibré.

# Les arbres équilibrés maximaux

## Définition

Un arbre équilibré  $T$  est *maximal* si tout arbre  $T'$  différent de  $T$  qui vérifie  $T \leq_T T'$  est déséquilibré.

## Question

Peut-on caractériser les arbres maximaux, les dénombrer ?

# Les arbres équilibrés maximaux

## Définition

Un arbre équilibré  $T$  est *maximal* si tout arbre  $T'$  différent de  $T$  qui vérifie  $T \leq_T T'$  est déséquilibré.

## Question

Peut-on caractériser les arbres maximaux, les dénombrer ?

Pour répondre à cette question, nous avons besoin de deux outils : les motifs de déséquilibre et les grammaires synchrones.

# Motifs de déséquilibre

## Définition

Un *motif de déséquilibre* est un arbre sans feuilles étiqueté sur  $\mathbb{Z}$ .

# Motifs de déséquilibre

## Définition

Un *motif de déséquilibre* est un arbre sans feuilles étiqueté sur  $\mathbb{Z}$ .

## Définition

Un arbre  $T$  admet une *occurrence* d'un motif de déséquilibre  $m$  si, en étiquetant chaque nœud de  $T$  par sa mesure de déséquilibre, il existe dans  $T$  une composante connexe qui est de même forme et qui possède les mêmes étiquettes que  $m$ .

# Motifs de déséquilibre

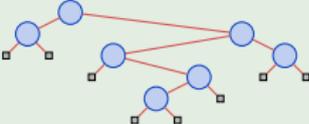
## Définition

Un **motif de déséquilibre** est un arbre sans feuilles étiqueté sur  $\mathbb{Z}$ .

## Définition

Un arbre  $T$  admet une **occurrence** d'un motif de déséquilibre  $m$  si, en étiquetant chaque nœud de  $T$  par sa mesure de déséquilibre, il existe dans  $T$  une composante connexe qui est de même forme et qui possède les mêmes étiquettes que  $m$ .

## Exemple

L'arbre  admet une occurrence du motif .

# Motifs de déséquilibre

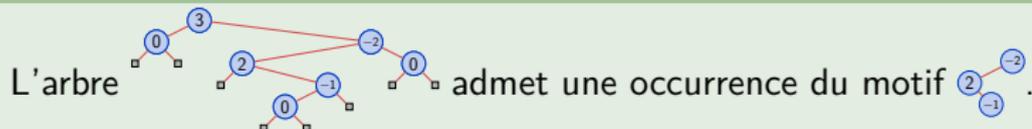
## Définition

Un *motif de déséquilibre* est un arbre sans feuilles étiqueté sur  $\mathbb{Z}$ .

## Définition

Un arbre  $T$  admet une *occurrence* d'un motif de déséquilibre  $m$  si, en étiquetant chaque nœud de  $T$  par sa mesure de déséquilibre, il existe dans  $T$  une composante connexe qui est de même forme et qui possède les mêmes étiquettes que  $m$ .

## Exemple



# Motifs de déséquilibre

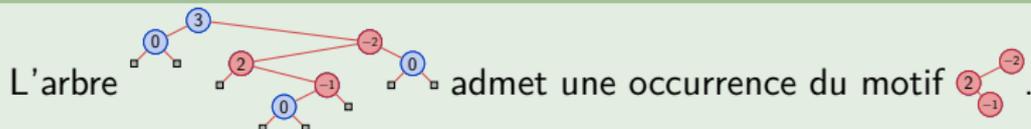
## Définition

Un **motif de déséquilibre** est un arbre sans feuilles étiqueté sur  $\mathbb{Z}$ .

## Définition

Un arbre  $T$  admet une **occurrence** d'un motif de déséquilibre  $m$  si, en étiquetant chaque nœud de  $T$  par sa mesure de déséquilibre, il existe dans  $T$  une composante connexe qui est de même forme et qui possède les mêmes étiquettes que  $m$ .

## Exemple



# Description des arbres maximaux par évitement de motifs

## Proposition

*Un arbre équilibré est maximal si et seulement s'il évite l'ensemble de motifs*

$$M_{\max} := \left\{ \begin{array}{c} \textcircled{-1} \\ \diagup \\ \textcircled{-1} \end{array}, \begin{array}{c} \textcircled{-1} \\ \diagdown \\ \textcircled{0} \end{array} \right\} .$$

# Description des arbres maximaux par évitement de motifs

## Proposition

*Un arbre équilibré est maximal si et seulement s'il évite l'ensemble de motifs*

$$M_{\max} := \left\{ \begin{array}{c} \textcircled{-1} \\ \diagup \\ \textcircled{-1} \end{array}, \begin{array}{c} \textcircled{-1} \\ \diagup \\ \textcircled{0} \end{array} \right\}.$$

Idées de la démonstration :

1. ( $\Rightarrow$ ) : on montre que si  $T$  est un arbre équilibré qui admet une occurrence d'un élément de  $M_{\max}$ , alors, il est couvert par un arbre équilibré.

# Description des arbres maximaux par évitement de motifs

## Proposition

*Un arbre équilibré est maximal si et seulement s'il évite l'ensemble de motifs*

$$M_{\max} := \left\{ \begin{array}{c} \textcircled{-1} \\ \diagup \\ \textcircled{-1} \end{array}, \begin{array}{c} \textcircled{-1} \\ \diagup \\ \textcircled{0} \end{array} \right\}.$$

Idées de la démonstration :

1. ( $\Rightarrow$ ) : on montre que si  $T$  est un arbre équilibré qui admet une occurrence d'un élément de  $M_{\max}$ , alors, il est couvert par un arbre équilibré.
2. ( $\Leftarrow$ ) : on montre que si  $T$  n'admet aucune occurrence des motifs de  $M_{\max}$ , alors, toute rotation appliquée dans  $T$  produit un arbre déséquilibré. On conclut par le fait que l'ensemble des arbres équilibrés est clos par intervalle.

# Grammaires synchrones

- ▶ Une **grammaire synchrone** permet d'engendrer un arbre en le faisant pousser de la racine vers les feuilles, étape par étape.

# Grammaires synchrones

- ▶ Une **grammaire synchrone** permet d'engendrer un arbre en le faisant pousser de la racine vers les feuilles, étape par étape.
- ▶ Une étape de génération consiste à substituer **simultanément** chaque feuille de l'arbre — les **bourgeons** — par de nouveaux arbres, selon des règles de substitution fixées.

# Grammaires synchrones

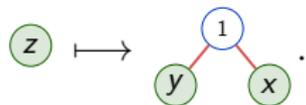
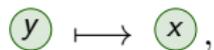
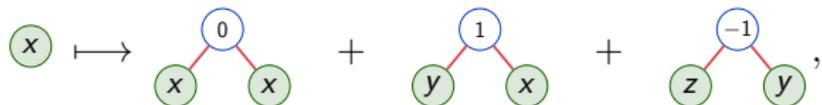
- ▶ Une **grammaire synchrone** permet d'engendrer un arbre en le faisant pousser de la racine vers les feuilles, étape par étape.
- ▶ Une étape de génération consiste à substituer **simultanément** chaque feuille de l'arbre — les **bourgeons** — par de nouveaux arbres, selon des règles de substitution fixées.
- ▶ Le fait que les branches d'un arbre poussent de manière synchrone permet de contrôler les mesures de déséquilibre de ses nœuds.

# Grammaires synchrones

- ▶ Une **grammaire synchrone** permet d'engendrer un arbre en le faisant pousser de la racine vers les feuilles, étape par étape.
- ▶ Une étape de génération consiste à substituer **simultanément** chaque feuille de l'arbre — les **bourgeons** — par de nouveaux arbres, selon des règles de substitution fixées.
- ▶ Le fait que les branches d'un arbre poussent de manière synchrone permet de contrôler les mesures de déséquilibre de ses nœuds.
- ▶ Sous certaines hypothèses (non ambiguïté, condition sur les degrés), on peut extraire, à partir d'une grammaire synchrone, une équation fonctionnelle pour la série génératrice des arbres qu'elle engendre.

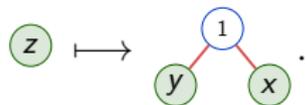
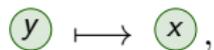
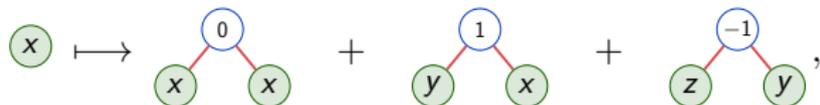
# Grammaire synchrone des arbres maximaux

Soit  $M$  la grammaire synchrone d'axiome  $x$ , de bourgeon terminal  $x$  et qui contient les règles de substitution suivantes :



# Grammaire synchrone des arbres maximaux

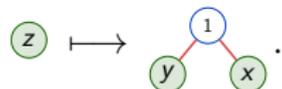
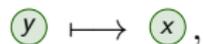
Soit  $M$  la grammaire synchrone d'axiome  $x$ , de bourgeon terminal  $x$  et qui contient les règles de substitution suivantes :



## Proposition

*Le langage engendré par  $M$  est l'ensemble des arbres maximaux.*

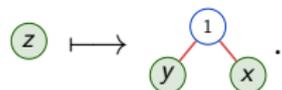
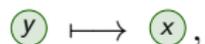
## Exemple de génération d'un arbre maximal



### Exemple



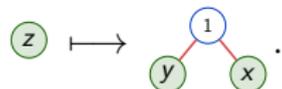
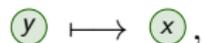
## Exemple de génération d'un arbre maximal



### Exemple



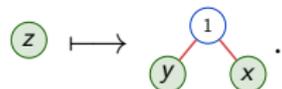
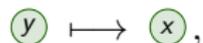
## Exemple de génération d'un arbre maximal



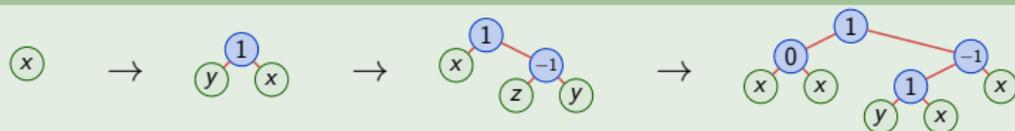
### Exemple



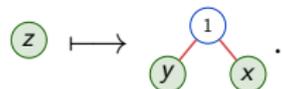
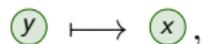
## Exemple de génération d'un arbre maximal



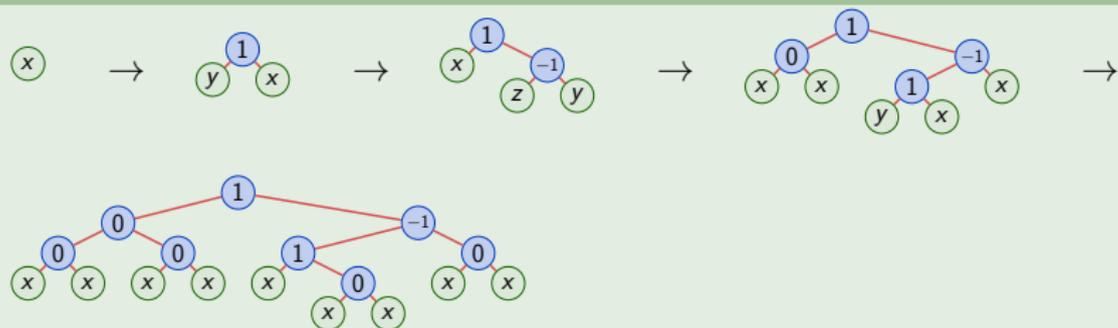
### Exemple



## Exemple de génération d'un arbre maximal



### Exemple





# Équation fonctionnelle pour la série génératrice des arbres maximaux

On déduit directement de la grammaire synchrone  $M$  que la série génératrice des arbres maximaux est  $M(x) := F(x, 0, 0)$  où  $F(x, y, z)$  vérifie

$$F(x, y, z) = x + F(x^2 + xy + yz, x, xy).$$

# Équation fonctionnelle pour la série génératrice des arbres maximaux

On déduit directement de la grammaire synchrone  $M$  que la série génératrice des arbres maximaux est  $M(x) := F(x, 0, 0)$  où  $F(x, y, z)$  vérifie

$$F(x, y, z) = x + F(x^2 + xy + yz, x, xy).$$

On calcule  $F$  par itération, par exemple :

$$F^{[0]}(x, y, z) = x,$$

# Équation fonctionnelle pour la série génératrice des arbres maximaux

On déduit directement de la grammaire synchrone  $M$  que la série génératrice des arbres maximaux est  $M(x) := F(x, 0, 0)$  où  $F(x, y, z)$  vérifie

$$F(x, y, z) = x + F(x^2 + xy + yz, x, xy).$$

On calcule  $F$  par itération, par exemple :

$$F^{[0]}(x, y, z) = x,$$

$$F^{[1]}(x, y, z) = x + x^2 + xy + yz,$$

# Équation fonctionnelle pour la série génératrice des arbres maximaux

On déduit directement de la grammaire synchrone  $M$  que la série génératrice des arbres maximaux est  $M(x) := F(x, 0, 0)$  où  $F(x, y, z)$  vérifie

$$F(x, y, z) = x + F(x^2 + xy + yz, x, xy).$$

On calcule  $F$  par itération, par exemple :

$$F^{[0]}(x, y, z) = x,$$

$$F^{[1]}(x, y, z) = x + x^2 + xy + yz,$$

$$F^{[2]}(x, y, z) = x + x^2 + xy + yz + x^3 + 2x^2y + xyz + x^4 + 2x^3y + x^2y^2 + 2x^2yz + 2xy^2z + y^2z^2.$$

# Équation fonctionnelle pour la série génératrice des arbres maximaux

On déduit directement de la grammaire synchrone  $M$  que la série génératrice des arbres maximaux est  $M(x) := F(x, 0, 0)$  où  $F(x, y, z)$  vérifie

$$F(x, y, z) = x + F(x^2 + xy + yz, x, xy).$$

On calcule  $F$  par itération, par exemple :

$$F^{[0]}(x, y, z) = x,$$

$$F^{[1]}(x, y, z) = x + x^2 + xy + yz,$$

$$F^{[2]}(x, y, z) = x + x^2 + xy + yz + x^3 + 2x^2y + xyz + x^4 + 2x^3y + x^2y^2 + 2x^2yz + 2xy^2z + y^2z^2.$$

Les premiers cardinaux des arbres maximaux sont

1, 1, 1, 1, 2, 2, 2, 4, 6, 9, 11, 13, 22, 38, 60, 89, 128, 183, 256, 353, 512, 805.

# Plan

## Grammaires synchrones et dénombrement

Dénombrement des arbres équilibrés maximaux

Dénombrement des intervalles d'arbres équilibrés

## Un encodage des intervalles d'arbres équilibrés

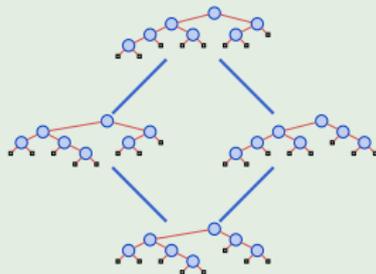
Tout intervalle  $I := [T_0, T_1]$  d'arbres équilibrés peut être encodé par l'arbre  $T_0$  dans lequel les nœuds de  $\rho(T_1)$  sont marqués.

# Un encodage des intervalles d'arbres équilibrés

Tout intervalle  $I := [T_0, T_1]$  d'arbres équilibrés peut être encodé par l'arbre  $T_0$  dans lequel les nœuds de  $\rho(T_1)$  sont marqués.

## Exemple

L'intervalle

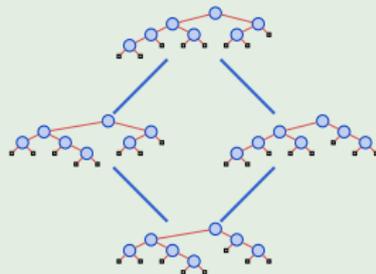


# Un encodage des intervalles d'arbres équilibrés

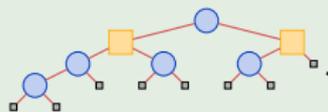
Tout intervalle  $I := [T_0, T_1]$  d'arbres équilibrés peut être encodé par l'arbre  $T_0$  dans lequel les nœuds de  $\rho(T_1)$  sont marqués.

## Exemple

L'intervalle

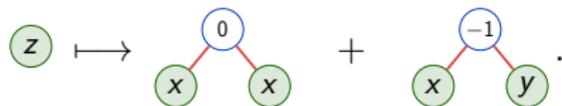
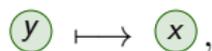
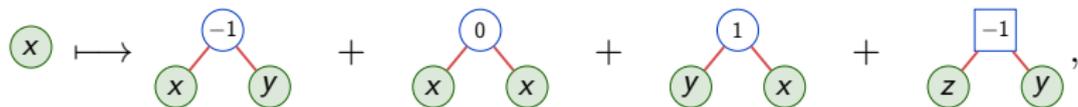


est encodé par la structure arborescente



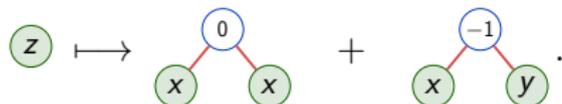
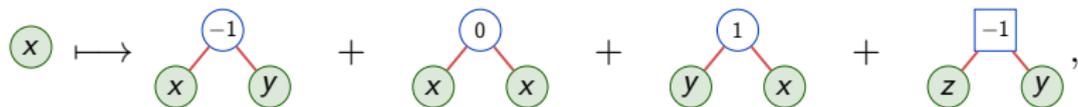
# Grammaire synchrone des intervalles d'arbres équilibrés

Soit  $I$  la grammaire synchrone d'axiome  $(x)$ , de bourgeon terminal  $(x)$  et qui contient les règles de substitution suivantes :



# Grammaire synchrone des intervalles d'arbres équilibrés

Soit  $I$  la grammaire synchrone d'axiome  $(x)$ , de bourgeon terminal  $(x)$  et qui contient les règles de substitution suivantes :



## Proposition

*Le langage engendré par  $I$  est l'ensemble des intervalles d'arbres équilibrés.*

## Équation fonctionnelle pour la série génératrice des intervalles d'arbres équilibrés

On déduit directement de la grammaire synchrone  $I$  que la série génératrice des intervalles d'arbres équilibrés est  $I(x) := F(x, 0, 0)$  où  $F(x, y, z)$  vérifie

$$F(x, y, z) = x + F(x^2 + 2xy + yz, x, x^2 + xy).$$

## Équation fonctionnelle pour la série génératrice des intervalles d'arbres équilibrés

On déduit directement de la grammaire synchrone  $I$  que la série génératrice des intervalles d'arbres équilibrés est  $I(x) := F(x, 0, 0)$  où  $F(x, y, z)$  vérifie

$$F(x, y, z) = x + F(x^2 + 2xy + yz, x, x^2 + xy).$$

On calcule  $F$  par itération, par exemple :

$$F^{[0]}(x, y, z) = x,$$

## Équation fonctionnelle pour la série génératrice des intervalles d'arbres équilibrés

On déduit directement de la grammaire synchrone  $I$  que la série génératrice des intervalles d'arbres équilibrés est  $I(x) := F(x, 0, 0)$  où  $F(x, y, z)$  vérifie

$$F(x, y, z) = x + F(x^2 + 2xy + yz, x, x^2 + xy).$$

On calcule  $F$  par itération, par exemple :

$$\begin{aligned} F^{[0]}(x, y, z) &= x, \\ F^{[1]}(x, y, z) &= x + x^2 + 2xy + yz, \end{aligned}$$

## Équation fonctionnelle pour la série génératrice des intervalles d'arbres équilibrés

On déduit directement de la grammaire synchrone  $I$  que la série génératrice des intervalles d'arbres équilibrés est  $I(x) := F(x, 0, 0)$  où  $F(x, y, z)$  vérifie

$$F(x, y, z) = x + F(x^2 + 2xy + yz, x, x^2 + xy).$$

On calcule  $F$  par itération, par exemple :

$$F^{[0]}(x, y, z) = x,$$

$$F^{[1]}(x, y, z) = x + x^2 + 2xy + yz,$$

$$F^{[2]}(x, y, z) = x + x^2 + 2xy + yz + 3x^3 + 5x^2y + 2xyz + x^4 + 4x^3y + 4x^2y^2 + 2x^2yz + 4xy^2z + y^2z^2.$$

## Équation fonctionnelle pour la série génératrice des intervalles d'arbres équilibrés

On déduit directement de la grammaire synchrone  $I$  que la série génératrice des intervalles d'arbres équilibrés est  $I(x) := F(x, 0, 0)$  où  $F(x, y, z)$  vérifie

$$F(x, y, z) = x + F(x^2 + 2xy + yz, x, x^2 + xy).$$

On calcule  $F$  par itération, par exemple :

$$F^{[0]}(x, y, z) = x,$$

$$F^{[1]}(x, y, z) = x + x^2 + 2xy + yz,$$

$$F^{[2]}(x, y, z) = x + x^2 + 2xy + yz + 3x^3 + 5x^2y + 2xyz + x^4 + 4x^3y + 4x^2y^2 + 2x^2yz + 4xy^2z + y^2z^2.$$

Les premiers nombres d'intervalles d'arbres équilibrés sont

1, 1, 3, 1, 7, 12, 6, 52, 119, 137, 195, 231, 1019, 3503, 6593, 12616, 26178.